REDUNDANCY SUPPRESSION CODING SYSTEM

Patent number:

JP55124361

Publication date:

1980-09-25

Inventor:

OCHI HIROSHI; others: 01

Applicant:

NIPPON TELEGR & TELEPH CORP

Classification:

- international:

H04N1/41

- european:

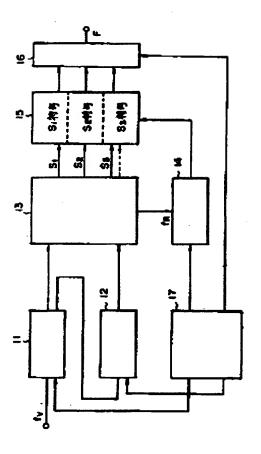
Application number:

JP19790031932 19790319

Priority number(s):

Abstract of JP55124361

PURPOSE:To ensure the high compression factor without causing the picture quality lowering of the picture signal, by giving the coding to the information of the density level boundary of the picture signals including the intermediate gradation and quantized. CONSTITUTION: The contents of the coding scanning line of picture signal fV and the reference scanning line are memorized in line memories 11 and 12 each. And memories 11 and 12 supply their contents to discriminator circuit 13. Thus circuit 13 discriminates the following states: state S1 under which the connection is secured from the reference scanning line onto the coding scanning line; state S2 which exists on the reference scanning line but disappears on the coding scanning line; and state S3 which is caused newly on the coding scanning line respectively. Code generator 15 receive states S1-S3, the run length and the new density level signal of state S3 to generate the corresponding codes. These generated codes are supplied to buffer memory 16 to be stored there temporarily. Thus code signal F can be obtained at the output terminal of memory 16. The application is possible to the redundancy suppression of the color picture signal by securing the correspondence between the density level and the kinds of color.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

(19) 日本国特許庁 (JP)

①特許出願公開

⑩公開特許公報(A)

昭55-124361

⑤Int. Cl.³
H 04 N 1/41

識別記号

庁内整理番号 7245-5C **43公開** 昭和55年(1980)9月25日

発明の数 2 審査請求 有

(全 8 頁)

公冗長度抑圧符号化方式

②特

頭 昭54-31932

22出

頁 昭54(1979)3月19日

⑩発 明 者 越智宏

横須賀市武1丁目2356番地日本

電信電話公社横須賀電気通信研

究所内

@発 明 者 山本哲二

横須賀市武1丁目2356番地日本 電信電話公社横須賀電気通信研

究所内

⑪出 願 人 日本電信電話公社

個代 理 人 弁理士 草野卓

#

1 発明の名称

冗妓废抑匠符号化方式

2 特許標求の戦闘

(1) 量子化された個々の機関レベルの総を示す境界について(1) 参照定金線上から符号化定金線上に接続している状態と、(2) 参照定金線上でいる機とでなる。 符号化定金線上に接続せず行気似している理と、(3) 参照定金線上に接続せず行号化で表現して、(4) の状態では、(5) のでは、(1) の状態ではれている。 (5) のの機能となり、(1) の状態では、(1) の状態では、(1) の状態を行化し、(1) の状態では、(1) のでは新しく発生した環界の位置をこれに加えて発展では強力しく発生した環界の位置を表現のの状態に対象に対象といる。

2) 並子化された個々の異なる色調が(1) 参風定金線上から符号化定金線上に接続している状態と、 (2) 参照定金線上で存在するが、符号化定金線上に 後級せず角板している状態と、(3) 参照定金線上に 連載せず符号化矩章級上で新しく免生している状態と、を厳別してそれ等を示す状態を符号化し、(1)の状態では符号化定量級上での境界の位置を知る情報をこれに加え、(3)の状態では新しく免生した境界の位置ならびにその境界に附属する色調の推顕に対応する情報をこれに加えて符号化信号を得ることを特徴とするカラー画像信号の遅次処理冗長度抑圧符号化方式。

3 発明の辞組な説明

この免明は中間調を含む順像復与もしくはカラー 画像信号の冗長度抑圧符号化方式に関するものである。

フアクシミリ等の画像領号を中間調を保持しながらデジタル的に電送するには長い電送時間を必要とする。例えば16階側の中間調を扱わすには4ビブト必要なのでこの場合の電送時間は白燥2値の場合の4倍になる。また画像領号を配慮するにあたっても同様の場由で多くの配慮等量を必要とする。このため画像信号の冗長度抑圧により電送時間の短離化をはかり配信容量の必要をはかる

A

(2)

特開昭55-124361(2)

ことが従来から騒ぎれていた。中間側を含む画像信号の冗長度抑圧技術としては、テレビション画像の運送等に用いられるテルタ変調のような方法が従来から使用されているが、この方法は原理的に画像信号の画質労化をともなう欠点があつた。

この発明は中間調を含む画像信号の量子化された 機関レベルの境界、あるいはカラー画像信号の 各色調ごとの境界の情報を符号化するもので、その目的は画像信号の画質劣化を生じることなく 高い圧縮率を得ることにある。以下この発明を中間調を含む画像信号に適用した実施例を中心に図面を使用して呼過に 説明する。

乗1図はこの発明の実施例の原理説明図であってAは行号化しようとする符号化定置線、Bは書級であり符号化された符号化定置線の画像信号を復号するにあたつては、多規定重線の画像信号は低知であると考える。図の候談で選まれた一つの領域は一画素を扱わし、各定量線上にある実際の区切り P1 、P2 、P4 、Q1 、Q2 。Q3 は同じ内容の画像信号を持つ領域の境界を示す。即ち

(3)

符号化定量線A上での金面像信号は各級度レベル(カラー面像信号では各色)どとの境界以1、以2、Q4……の位置とそれらにはさまれる領域の減度レベルの値で与えられる。この場合選次処理符号化によればその面像信号が予め知られている参照定登録Bとの相関をとることにより余分な情報は省略できることが知られている。以下左から右に符号化処理を行う場合について説明する。このため符号化定金器A、参照定金器Bの上にある境外状態を次のように分類する。

(1) 第1状態(以下8.状態とよぶ)

符号化定量級上の境界以に対し(国書照達查羅上にあり、何以より左にあり、かつ以に最も近い境界もしくはQより右にあり、かつ以に最も近い境界をして、の東上に境界があるときはこの境界)であつて、(ロその境界のあらかじめないはなける)では色)が符号化速量器上の境界と成界以と同じであって、(山その境界と域界以との間に符号化定量線上の境界が

(5)

カラー画像信号の場合には各色にとの境界、中間 叫画像信号では過度レベルごとの境界となる。中 間翼を含む画像をデジタル信号で表示するために は量子化を行う必要があるが、原画像の各画業の 長度レベルを量子化すると画像上で量子化された 最度レベルどとの境界が生じる。例えば第 0(白) レベルから第7(県)レベルまでの8階調で扱わ す場合、原面像に白から少しずつ過度が高くなっ ている假域があつたとすると、第0レベル(其白) から第1レベル(最も模度の低い灰色)に移ると ころで一つの境界が生じる。第1図の産業内に配 敢された数字はこれらの増帯ではさまれる名質な の曲度レベルを扱わしている。従つて単1凶の場 合符号化逆量線Aでは機関レベル0の領域に続い て兼度レベル2の画業が4側、農度レベル3の画 素が3個並び、次は幾度レベル4の領域に移つて いる。又参照走重線Bでは向後に黄度レベル0と 護度レベル4の領域にはさまれて改度レベル1の 歯盤が3倍、過度レベル3の歯葉が5間並んでいっ ð.

(4)

存在しない状態。 ((d) の条件は後述のように必ず しも必要ではないが、理解し高いために付け加え てある)

これを第2図で説明すると符号化定量級上の境界以に対して参照定量級上にあり以より左で以に最も近い境界はP1、Qより右で以に最も近い境界はP2である。そこでP1、P2の左側 b1、b2の機度レベルのいずれかがQの左側 a1の機度レベルを同じであるかどうかを判定する。仮に b1の機度レベルが a1の機度レベルと同じなら P2とQが対応する 81、状態である。又 b2の機度レベルが a1の機度レベルが a1の機度レベルが a1の機度レベルがのでする 8、状態である。また b1、b2の機度レベルがいずれも a1の機度レベルと異つていれば Qは 8、状態ではない。

この場合 8, 状態であることを示す情報と、以とP(以に対し前配条件を満足する参照を金融上の境界)の相対距離(41)だけを与えてやればよい。 1411の表示はPと以の間に入る歯無数(ランレングス)で与えるのが便利である。また以がPよ り左にあるとき 41 < 0、右にあるとき 41 > 0 とす

(6)

特開昭55-124361(3)

る(これは逆に失めてもよい)。以下この情報を S_1 (A_1)として示す。この状態は符号化定量線から客限定量線上に同じ機度レベルが接続している場合に生じる。 従つて機度レベルの境界も接続している。第1因の例では P_1 , Q_1 及び P_2 , Q_3 が第1状態であることを示している。

(2) 単2状態(以下8.状態とよぶ)

参照 定量線上の境界 P に対して 免 1 状態を 摂足 するような 符号化定 登線上の境界が 存在しない状態。

この状態は参照定金級B上の機度レベルが符号 化定金線A上に接続していない場合に生じる。第 1 凶の何では境界P2 が 82 状態を扱わしている。



ある P_2)からのランレングスで扱わすと $A_4=2$ となる。

第1図の符号化走金線Aを左から右に順次符号 化した結果を配号で表わすと

…… S_1 (+1), S_2 , S_3 (2,2), S_1 (0)… となる。即ち S_1 , S_2 , S_3 状態を機別する符号の あとに、 S_1 , S_3 状態ではその境界位置を扱わす 情報を S_3 状態ではさらに酸度レベルを与える情報 を付加して顔次符号化してゆけばよい。この情報 をデジタル的に確認あるいは記憶するには一般に は"1"と"0"の2進行号を使う。

この場合符号様成はそれぞれの単位符号が観測できる構成なら任堂に選ぶことができるが、 圧縮 ぶをめくするには単位崩潰あたりの平均符号長が できるだけ短くなるように出現 毎年 のめい状態符号、 ランレングス符号に短かい符号を割りあてることが望ましい。

R 1 授にこの場合の行号構成の一例を示す。一般の画像語号では S_1 状態で S_1 が小さい場合が多いのでこれらに短かい符号を繰りあてた。

た $_{f 82}$ 状態では $_{f 82}$ 状態が存在する情報だけを与えれば十分である。例えば第 $_{f 2}$ 図で境界 $_{f P2}$ が $_{f 81}$ 状態であるかを判定するには境界 $_{f Q3}$ 、 $_{f Q4}$ の左傾の論業 $_{f 81}$ 、 $_{f 82}$ の最度レベルを境界 $_{f P2}$ の左傾 $_{f 82}$ の最度レベルと比較する。いずれも 異なつていれば $_{f 82}$ 状態である。

(3) 第3状態(以下8.状態とよぶ)

符号化定量線上の境界Qに対して第1状態を調 足するような参照定量線上の境界が存在しない状態。

この場合は 8。状態であることを示す情報と Q の位置及び Q より左側の 質疑の 漢反レベル B を示す情報 (それぞれ 4。 B で 変わす) を与えればよい。 4。は既知の境界からのランレングスで表わすことができるが、 符号長を短かくするには直前の状態における 境界位度 (強副状態が 8.1 状態なら 気が対の うちの右側の境界) からのランレングスで 扱わすのがよい。 B は 後度レベルを 他の 行号と ぬ 向しないような形式で与えればよい。 第 1 図の例では Q 2 が 8 3 状態にあり、 4 8 は 値前の状態(8 2 状態で



林	ß			7	Ŧ	サ
	A1 = 0	0				-
8, (4,)	A, =+1	1	0	0		•
	4, =-1	1	0	1		
	4, ≥2	1	1	0	0	$D(\mathcal{L}_1 -2)^*$
	<i>4</i> ₁ ≤ 2	1	1	0	1	D(4, -2)
8,		1	1	1	0	
8, (4, m)		1	1	1	1	D(4,) L(m)

(註) | | は絶対値配号 . レ (4)には 0 0 ······ 0 1

4 9

を誤りあてる し (m)はmを 2 点数で 扱わした機能レベル

41 、44 の ランレングスを扱わすには 2 値由像値 号の場合に用いられているような各種の ランレン グス符号があるが、第 1 我の例では承後に 1 を付 した 0 の連続論数(これを D(4)とかく)で扱わ

(10)



特開昭55-124361(4)

してある。 8. 状態で 1 4. 1 ≥ 2 の 場合は 8. 状態を示す符号 1 1 0 0 または 1 1 0 1 のあとに(1 4. 1 - 2) 個の 0 を連続させ、最後に1をつける。 8. 状態では 8. 状態を示す符号 1 1 1 1 につづいて 0 を 4. 関連税させ、そのあとに 1 を、最後に過度レベルを扱わず符号 L (m)をつける。 L (m)を扱わずには 8 階 調では 3 ピット(1 6 階調では 4 ピット、32 階 間では 5 ピット……)を使って農度レベルが 0 なら L (m)は 0 0 0、農度レベルが 1 なら 0 0 1 … 機度レベルが 7 なら 1 1 1 となる。

このような彩1級の符号構成により第1図の行 サ化定金線 A を符号化した例を第3図に示す。た だし階側は8階側としたので L (m)は3ピットで 扱わしてある。この行号は泉3図を例にとると次 のような手順で復号することができる。まず "100"により81 状態で 41 =+1 であることが わかるが、このときの基準となる参照定金線上の 境界は最初に扱われる P1であるので符号化定金線 上での境界 Q1 は P1 より右に一副業分ずれたとこ

(11)

うにして第1回の符号化定量線の情報が復号される。

第1投の符号構成は一例であつてこの始別に使用される符号構成はこれに嵌るものではない。例えば 8_1 状態は4が0, ± 1 , 4_1 ≥ 2 , 4_1 ≤ -2 に分けて符号の形を変えているが、これは 4_1 が0, ± 1 の場合が出現確率が高い場合に連合するよう

ろにあり、Q1より左側の領域の機度レベルはP1より左側の領域と同じで第0レベルであることがわかる。

符号から D(4_2)は。001°であり 4_3 =2である。 证つて次の境界位置 Q_2 は血削状態(8_2)の境界位置 P_2 は血削状態(8_2)の境界位置 P_2 は血削状態(8_2)の境界位置 P_2 は血削状態(P_2 は血削状態(P_3 は一点の行号。010°はリポ2レベルであることがわかる。さらに。0°符号はり P_3 は、00)状態であることがわかるが、 P_2 は何状態(P_3)により対応する境界からなが、 P_2 は何状態(P_3)により対応する境界が存在しない。とがわかっているからこのときがが存在しない。とがわかっているからこのときが存在しない。 P_3 はの情報と同じで最多レベルとなる。以上に示すよの情報と同じで最多レベルとなる。以上に示す

(12)

に特に増かい符号を割りあてたものであつて、このように場合分けすることは必ずしも必要ではない。またクンレングスは 0 の可変長剤で扱わしているが、これは 1 の可変長でもよく、または 9 イルの符号など他のランレングス符号あるいは自動的に機単化されている 2 後面像の場合の M H (をデイフアイドハフマン) 符号の最符号(あるんである。

また 8 k 状態の 食度 レベルは 左隣の歯楽との 食度 レベルの 急で 長わしてもよく、 さらには 酸度 レベルを 与えるのに ランレングス 符号を使ってもよい。 第 1 ~第 3 の状態 8 f (\$f_1) 。 8 f_1 。 8 f_2 。 8 f (\$f_3 。 m) の 各 符号は 一 歯 素 あ た り の 平 均 仟 号 長 が 理 か く な る よ う に 出 境 確 率 の 高 い も の に 豊 か い 符号 を 割 り あ て る こ と が 遅ま し い が 、 2 値 値 像 信 号 の 符 号 化 と 製 和 性 を よ く す る よ う な 符 号 構 成 と す る こ と も で き る 。

(14)

を示す。上記の例では参照足重疑及び符号化定置 級上の境界を順に処理して行くために 8.1 状態は対 応する参照定重選上の境界より近くに符号化定置 機上の境界がない場合に扱つた。このため第 4 図 の境界 P₈ と Q₁ は左側の最渡レベルは同じである が、間に境界 Q₂ があるため 8.1 状態とはならなかつ た。

弗 2 授

衣	13			7 F		일
8, (4,)	A1 = 0	0	0			
	4 ; ≥1	1	0	w ((4)	
	£, ≦~1	1	1	₩ ((#	1)
82		0	1	0		
8, (A, m)		0	1	Į.	W (4) L(m)

(註) L(m)は2進長示した機度レベルW(よ)は第3数に示すようなワイルの符号

^{AF}3 (15)

する.

さらには 8, 状態で対応する境界が 参照定置 羅上にあり符号化しようとする境界 Qに最も近いという条件を収除いてもよい。 ただしこの場合対応する参照定置 鍵上の境界が他の 81 、 82 もしくは 81 状態に重視しないことが必要である。 このような条件のもとに第1 扱の符号係成により乗5 図の歯像を行号化した例を乗9 図に示す。

実際の画像では複度が選載的に変化しているような場合、から図の場合のように 82 もしくは 84 状態が 2 回避続しその左右が同じ嚢度レベルであるような状態が生じやすい。 その場合は 82 もしくは 84 状態が 2 度逸執する場合に符号長が盛かくなるような符号化形態をとつてもよい。

例えば 8。次題を次のよう $\hat{\chi}$ 8。状態で扱わすこともできる。

8 (4 , 4 , 5 , 6)

(17

	, or h. \
(4の値)	(符号)
1~4	0 **
5~8	10**
16~ور	110***
11~32	1110***
33~64	11110****
65~128	111110****
1 2 9 ~ 2 5 6	1111110*****
257~512	11111110*****
513~1024	111111110******
1024~	1111111110******

**……は2温数

しかしこの設定は必ずしも多要はない。例えば S₁ 状態の 4₆ を符号化速量線上の直割(すぐ左側)の境界からのランレングスをとるようにすればこの限定は除去できる。この方法により乗1 長の符号情成を用いて乗4 内の両像を符号化した例を乗8 図に示す。即ち P₆ と Q₁ の境界は S₁ 状態を形成

(16

で連続しないときは 4。=0とする。

4: 連続している 8. 状態の右側の 8. 状態 の 4.。 (両方の 8. 状態を示す境界の 間のランレングス)

第 1 長の 8 次数のかわりにこのような S_{a}^{a} 状態を使い S_{a}^{b} (A_{a}^{b} , A_{a}^{b} , m) を 1 1 1 1 D (A_{a}^{b}) D (A_{a}^{b} - 1) L (m) で 扱わして 第 4 図、 第 6 図の 面像信号を 符号化するとそれぞれ 第 1 0 図及び 第 1 1 図のようになる。

第12回にこの発明に使用する符号器の実施例の構成をプロブク図で示す。それぞれ血像値号fy

(18)

の一定重線分のメモリ 哲量を有する ラインメモリ 1 1 及び 1 2 が 直列に接続され、且つそれぞれの ラインメモリの出力端子が 敵別回路の入力端子に 後続されている。このラインメモリ 1 1 には符号 化理量線の内容がラインメモリ 1 2 には 都限 走量 緑の内容が記憶されている。これらのラインメモ りは多値信号を扱うため例えば C C D 多値メモリ 等で構成することができる。

各ラインメモリ1 1 及び1 2 はクロック発生器
1 7 からのシフトベルスによって符号化定量線及びお限定量線の内容を選次機別回路 1 3 に入力として与える。ラインメモリ1 1 及び1 2 の内容に応じて戦別回路 1 3 は前述した状態 81 , 82 , 84 を観別する。ランレングスカウンタ 1 4 は状態 81 , 84 状態の 差分ランレングス 及、新しく 発生した符号化ラインのランレングス及を検出する。この場合戦別回路 1 3 によって符号化定金線もしくは影照定量線上に境界が検出されると戦別回路 1 3 からのリセフトベルス 12 がランレングスカウンタ 1 4 は前たなに与えられ、ランレングスカウンタ 1 4 は前たな

:-<u>\S</u> (19)

次元符号化などの他の符号化方式と比較して符号 長のより短かい方を選択して電送するような構成 にしてもよい。この場合にどちらの符号化方式を 選択したかは周期信号を変えるなどの方法により 般別可能である。

以上のこの発明の実施例の説明においては主に中間調を含む血像信号の冗長度抑圧について述べたが、この発明はカラー血像信号の電送あるいは 記憶にも同様に連用できる。この場合には護度レベルに色の延載を対応させて発明を構成すればよい。即ち渡度レベルのかわりに1は赤、2は最… というように各色調を扱わす書号を対応付けて行けばよい。

以上野畑に説明したようにこの発明により中間 興を含む確保信号あるいはオラー画像信号等の冗 決度が別比でき、これをファクシミリに応用すれ は電送時間の短離がはかられ、画像メモリに使用 すれば記憶容量の細小が可能となる。特にこの発 明による骨号化方式はランレングスを中心として いるためファクシミリ版構などで自邸分の多い画 ランレングス(後の検出を行う状態に必行する**。**

級別回路 f 3 によつて触別された状態 8。, 8。, 8』について符号発生器 1 5 は状態 8, , 8。 , 8。及 びランレングス長、状態8gの新たな後度レベル信 号を受けて例えば第1級の符号級に対応する符号 を発生しこれをその出力増に接続されたパツファ メモ916に入力として与え、これがパツファメ モリ16に一時答視される。なおパツフアメモリ 1 6 は 行 号 発 生 幸 1 5 の 情 報 発 生 の 不 均 一 性 を 補 僕して伝送路谷堂との整合を行うために排入され ている。このようにして血酸値号(vの符号化定金 縁及び参照是登録の内容が繰別回路 1 3 で歳別さ れ、例えば単1数の符号設に対応する符号信号! となつてパブファメモリ16の出力端子に得られ るのである。この行号信号Pを復号する復号者は 上に述べたものと逆の最能を持つ回路構成で異現 することができる。

なおこの発明による符号化方式では 画像 値号の 内容によつてはその近顧率があまり高くならない こともあり得るが、このために各定金級でとに一

(20)

像情報の冗長度を抑圧する場合には圧縮率が高くなる利点がある。さらにこの発明による符号化方式では厳重信号を忠実に符号化するので符号誤りがない機り符号化による画質の劣化がない利点がある。

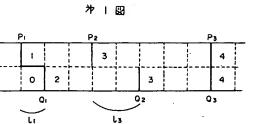
4 図面の簡単な説明

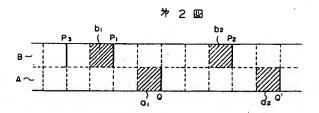
第1 図はこの発明の実施例の原理の説明図、 第2 図は第1 級に示す符号構成による第1 図の符号 化例を示す図、第3 図、第4 図、第5 図及び第6 図は第1 級に示す符号構成による他の符号化例を示す図、第7 図及び乗8 図は条件を変えて行つた第1 図の符号化例を示す図、第9 図、第1 0 図及び乗1 1 図はそれぞれ条件を変えて行った第3 図及び乗5 図の符号化例を示す図、第1 2 図はこの発明に使用する符号器の実施例の構成を示すプロフク図である。

A: 符号化定量線、B: 参照定量線、11,12 : ラインメモリ、13: 歳別回路、14: ラン レングスカウンタ、15: 行号発生器、16: パフファメモリ、17: クロンク発生器。

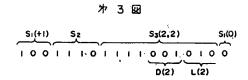
(21)

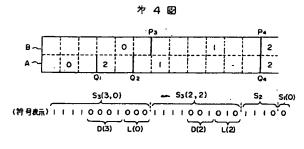
(22)

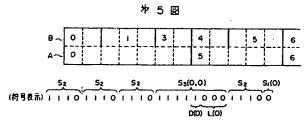


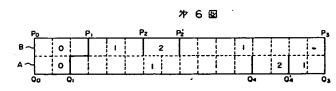


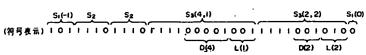
B~ 0





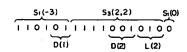






≯7 ☑

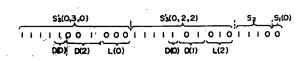
≯8 ❷



≯ 9 娿



サ 10 図



. 沖川図



≯ 12 図

